PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

2

(11)Publication number:

07-065105

(43) Date of publication of application: 10.03.1995

(51)Int.CI.

G06K 7/10

(21)Application number: 05-214063

(71)Applicant: TEC CORP

(22)Date of filing:

30.08.1993

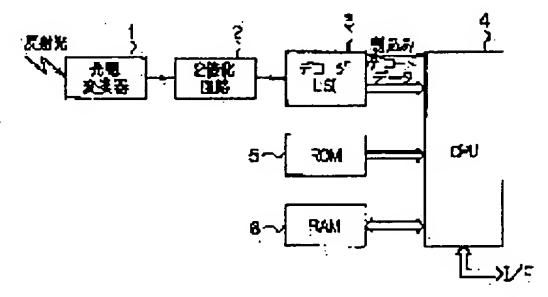
(72)Inventor: ICHINOHE TOSHIHIRO

(54) BAR CODE READER

(57)Abstract:

PURPOSE: To prevent a half-segment code from being misread owing to bit deviation without decreasing read efficiency by reading the half-segment code, which matches misread candidate data, under severe conditions.

CONSTITUTION: In a ROM 5, a misread candidate table is provided. A CPU 4 reads decoded data out of a decoder LSI 3 and compares the count value of a left-side many-data counter with a set value. When the count value reaches a set value, it is checked whether or not a left-side half-segment code is an in-store marking code. When the left-side half-segment code is the in-store marking code, it is checked whether or not data of two digits adjoining to the center bar of a right-side half-segment code match misread candidate data in the misread candidate table. When the right-side half-segment code matches the misread candidate data, the set value which is compared with the count value of the right-side many-data counter is increased by one.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-65105

(43)公開日 平成7年(1995)3月10日

(51) Int.Cl. 6

識別記号 庁内整理番号 FΙ

技術表示箇所

G06K 7/10 Y 9191-5L

審査請求 未請求 請求項の数3 OL (全 14 頁)

(21)出願番号

特願平5-214063

(22)出願日

平成5年(1993)8月30日

(71)出願人 000003562

株式会社テック

静岡県田方郡大仁町大仁570番地

一戸 敏浩 (72)発明者

静岡県三島市南町6番78号 東京電気株式

会社技術研究所内

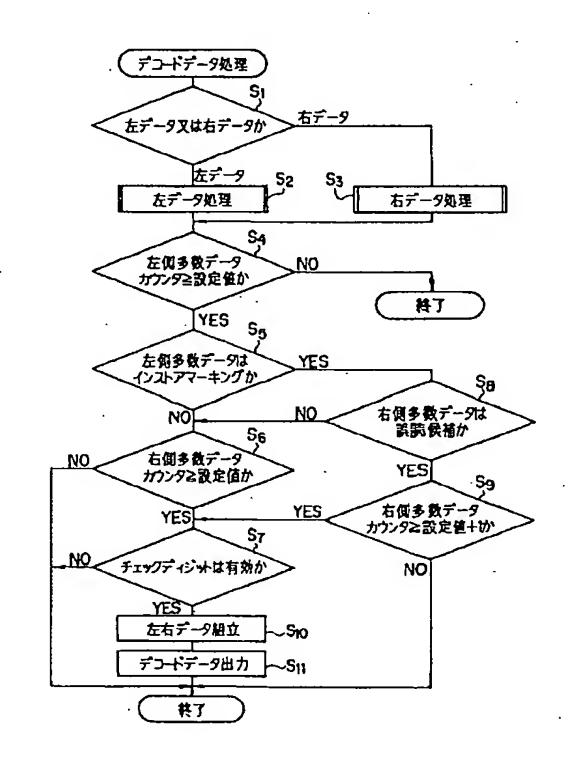
(74)代理人 弁理士 鈴江 武彦

(54)【発明の名称】 パーコード読取装置

(57)【要約】

【目的】読取り効率を低下すること無く、ビットずれに よるハーフセグメントコードの誤読を防止する。

【構成】左側ハーフセグメントコードの一致回数が設定 値「2」に達すると、そのコードがインストアマーキン グコードか否かをチェックし、インストアマーキングコ ードであれば一致回数の多い右側ハーフセグメントコー ドのセンターバーと隣接した2桁のデータが誤読候補テ ーブルの誤読候補データと一致するか否かをチェックす る。そして誤読候補データと一致すると設定値を「2」 から「3」に変更する。これにより誤読候補の右側ハー フセグメントコードについては一致回数が「3」になら なければ正しいコードとして判断されなくなる。すなわ ち誤読候補と判断した右側ハーフセグメントコードの成 立条件を厳しくしている。



【特許請求の範囲】

JAN、EAN、UPC等のセンターバ 【請求項1】 ーにより区切られる左ハーフセグメントコードと右ハー フセグメントコードからなるワールド・プロダクト・コ ード体系のバーコードをハーフセグメント単位で読取っ てデコードし、デコードしたハーフセグメントコードの 一致回数が設定値に達した時そのハーフセグメントコー ドの読取りを成立させ、左右のハーフセグメントコード が成立すると左右のハーフセグメントコードを組み立て てバーコードのデコードデータとして出力するバーコー ド読取装置において、ハーフセグメントのセンターバー と隣接した一定桁数のデータの種類のうちのいくつかを 誤読候補データとして記憶した誤読候補データ記憶手段 と、デコードしたハーフセグメントコードのセンターバ ーと隣接した一定桁数のデータが前記誤読候補データ記 憶手段に記憶している誤読候補データと一致しているか 否かを検出する検出手段と、この検出手段が誤読候補デ ータとの一致を検出すると、ハーフセグメントコードの 読取りを成立させる一致回数の設定値を大きく変更する 設定値変更手段を設けたことを特徴とするバーコード読 取装置。

【請求項2】 JAN、EAN、UPC等のセンターバ ーにより区切られる左ハーフセグメントコードと右ハー フセグメントコードからなるワールド・プロダクト・コ ード体系のバーコードをハーフセグメント単位で読取っ てデコードし、デコードしたハーフセグメントコードの 一致回数が設定値に達した時そのハーフセグメントコー ドの読取りを成立させ、左右のハーフセグメントコード が成立すると左右のハーフセグメントコードを組み立て てバーコードのデコードデータとして出力するバーコー ド読取装置において、ハーフセグメントのセンターバー と隣接した一定桁数のデータの種類のうちのいくつかを 誤読候補データとして記憶するとともにその誤読候補デ ータになり得る可能性のある一定桁数のデータを誤読候 補元データを記憶した誤読候補データ記憶手段と、デコ ードしたハーフセグメントコードのセンターバーと隣接 した一定桁数のデータが前記誤読候補データ記憶手段に 記憶している誤読候補データと一致しているか否かを検 出する第1の検出手段と、この第1の検出手段が誤読候 補データとの一致を検出したとき、すでにデコードした ハーフセグメントコードが前記誤読候補データ記憶手段 に記憶している誤読候補元データと一致するか否かを検 出する第2の検出手段と、この第2の検出手段がデコー ドしたハーフセグメントコードと誤読候補元データとの 一致を検出すると誤読候補データと一致しているハーフ セグメントコードを無効にする無効処理手段を設けたこ とを特徴とするバーコード読取装置。

【請求項3】 JAN、EAN、UPC等のセンターバーにより区切られる左ハーフセグメントコードと右ハーフセグメントコードからなるワールド・プロダクト・コ

ード体系のバーコードをハーフセグメント単位で読取っ てデコードし、デコードしたハーフセグメントコードの 一致回数が設定値に達した時そのハーフセグメントコー ドの読取りを成立させ、左右のハーフセグメントコード が成立すると左右のハーフセグメントコードを組み立て てバーコードのデコードデータとして出力するバーコー ド読取装置において、ハーフセグメントのセンターバー と隣接した一定桁数のデータの種類のうちのいくつかを 誤読候補データとして記憶した誤読候補データ記憶手段 と、デコードしたハーフセグメントコードのセンターバ ーと隣接した一定桁数のデータが前記誤読候補データ記 億手段に記憶している誤読候補データと一致しているか 否かを検出する検出手段と、この検出手段が誤読候補デ ータとの一致を検出すると、一定時間デコード処理を継 続してその間ハーフセグメントコードの読取り成立を禁 止する禁止手段と、この禁止手段による読取り成立禁止 期間中に前記誤読候補データ記憶手段に記憶している誤 読候補データと一致しないハーフセグメントコードをデ コードするとそのハーフセグメントコードの読取りを成 立させる手段を設けたことを特徴とするバーコード読取 装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、JAN、EAN、UP C等のワールド・プロダクト・コード体系のバーコード をハーフセグメント単位で読取ってデコードするバーコード読取装置に関する。

[0002]

【従来の技術】例えば商品パッケージ等にはJAN、EAN、UPC等のワールド・プロダクト・コード(以下、WPCと称する。)体系のバーコードを直接印刷したものやラベルに印刷したものを貼付したものがある。【0003】この種のバーコード読取装置は、このような商品パッケージ等からバーコードを光学的に読み取ってデコードし、そのデコード結果を上位機器であるECR(電子キャッシュレジスタ)やPOS(ポイント・オブ・セールス)ターミナルに転送している。上位機器ではデコード結果に基づいて商品の販売登録処理を行うことになる。

40 【0004】また、この種のバーコード読取装置は、このような商品の販売登録管理業務に使用する他、在庫管理業務や生産ラインの工程管理等様々な分野でも使用している。

【0005】バーコード読取装置のバーコード読取り方法としては、バーコード上をレーザビーム等の光ビームで走査し、その反射光を受光して光電変換する方法や発光ダイオードからの光をバーコード面に照射し、その反射光を1次元ラインセンサで受光して光電変換する方法等がある。

【0006】バーコード読取装置の基本構成は、図7に

示すように、受光した反射光を光電変換器1で光電変換 した後、2値化回路2で2値化してデジタル信号に変換 し、そのデジタル信号をデコーダLSI(ラージ・スケ ール・インテグレーション)3に供給し、このデコーダ LSI3でデコード処理を行う。デコーダLSI3でデ コード処理した結果得られるデコードデータを割込みに よりCPU(中央処理装置) 4が取り込み、CPU4は ROM(リード・オンリー・メモリ)5に格納してある プログラムデータに基づいてデコードデータをRAM (ランダム・アクセス・メモリ)を使用して解析や各種・10 の検証を行い、最終的に正しいと判断した結果をI/F (インターフェース) を介して上位機器へ転送する。

【0007】WPC体系のバーコードにおいては、基本 的にはガードバーとセンターバーに挾まれた6キャラク タあるいは4キャラクタを1つの単位、すなわちハーフ セグメントコードとして読み取る。そしてデコーダLS I3によりデコードした左右のハーフセグメントコード をCPU4に転送している。

【0008】 CPU4が行う検証には例えばモジュロ1 0 チェックによるチェックディジットの検証やデコード データの一致検証等がある。

【0009】RAM6は例えばハーフセグメントコード が6キャラクタ構成のバーコードをデコードする場合に は内部に図8に示すハーフセグメントのデコードデータ を格納するバッファクを設けている。

【0010】このバッファ7は、左ハーフセグメントコ ードのキャラクタデータ、コードタイプ(TP)、プリ フィクスキャラクタ (PF) の各データを格納ずるエリ - アと左ハーフセグメントコードの一致回数をカウントす る左側データカウンタ (C) からなる 2 つの左ハーフセ 30 ードデータ処理を終了する。 グメントコード格納用バッファBFL61、BFL62と右 ハーフセグメントコードのキャラクタデータ、コードタ イプ(TP)、プリフィクスキャラクタ(PF)の各デ ータを格納するエリアと右ハーフセグメントコードの一 致回数をカウントする右側データカウンタ(C)からな る2つの右ハーフセグメントコード格納用バッファBF R61, BFR62とで構成している。

【0011】CPU4は、デコーダLSI3からデコー ドデータを取込むと、図9に示すデコードデータ処理を 側ハーフセグメントコードのデータか右側ハーフセグメ ントコードのデータかをチェックする。

【0012】そして左側ハーフセグメントコードのデー タであれば左データ処理を行い、また右側ハーフセグメ ントコードのデータであれば右データ処理を行う。

【0013】左データ処理は図10に示すように、左ハ ーフセグメントコード格納用バッファBFL61, BFL 62に今回取込んだ左側ハーフセグメントコードと同一の データが有るか否かをチェックし、有れば該当するバッ ファの左側データカウンタ(C)をインクリメントす

る。

【0014】また無ければバッファBFL61, BFL62 の空いている方に今回取込んだ左側ハーフセグメントコ ードを格納する。この場合もし2つのバッファBFL6 1, BFL62ともコードを格納していれば古い方のバッ ファに上書きの形で格納する。このとき該当するバッフ ァの左側データカウンタ(C)を1にする。

【0015】また、右データ処理は図11に示すよう に、右ハーフセグメントコード格納用バッファBFR6 1. BFR62に今回取込んだ右側ハーフセグメントコー ドと同一のデータが有るか否かをチェックし、有れば該 当するバッファの右側データカウンタ(C)をインクリ メントする。

【0016】また無ければバッファBFR61, BFR62 の空いている方に今回取込んだ右側ハーフセグメントコ ードを格納する。この場合もし2つのバッファBFR6 1, BFR62ともコードを格納していれば古い方のバッ ファに上書きの形で格納する。このとき該当するバッフ ァの右側データカウンタ(C)を1にする。

【0017】続いてバッファBFL61, BFL62のデー タカウンタ(C)をチェックし、カウント値の大きい方 を左側多数データカウンタとしてそのカウント値を設定 値と比較し、設定値に達していなければこのデコードデ ータ処理を終了する。

【0018】また、設定値に達していれば、続いてバッ ファBFR61, BFR62のデータカウンタ (C) をチェ ックし、カウント値の大きい方を右側多数データカウン タとしてそのカウント値を設定値と比較する。

【0019】そして設定値に達していなければこのデコ

【0020】また、設定値に達していれば、続いてモジ ュロ10チェックにより左右のデータを組み合わせた時 のチェックディジットが有効か否かをチェックする。

【0021】設定値としては例えば「2」を設定し、同 ーのハーフセグメントコードを2回読み取ると読取り成 立とする。

【0022】もし、チェックディジットが有効でなけれ ばこのデコードデータ処理を終了する。

【0023】また、チェックディジットが有効であれば 行う。すなわち、取込んだハーフセグメントコードが左 40 左右のハーフセグメントコードを結合して組立て、I/ Fを介して上位機器へ転送する。

> 【0024】ところで、バーコードを使用する場合、国 際的に規格が統一されているソースマーキングコードと 店独自に設定ができるインストアマーキングコードの2 種類が有る。

【0025】ソースマーキングコードは図14の(a) に 示すように、2桁の国コード、5桁 (M1 ~M5) のメ ーカコード、5桁(I1~I5)の商品コード、1桁の チェックディジットからなり、国コードの1桁目と5桁 50 のメーカコードで左側ハーフセグメントコードを形成

し、5桁の商品コードと1桁のチェックディジットで右 側ハーフセグメントコードを形成している。

【0026】またインストアマーキングコードは図14 の(b) に示すように、2桁のインストアフラグ、5桁 (X1~X5)の商品コード、1桁のプライスチェック ディジット、4桁(P1 ~P5)のプライスコード、1 桁のチェックディジットからなり、インストアフラグの 1桁目と5桁の商品コードで左側ハーフセグメントコー ドを形成し、1桁のプライスチェックディジットと4桁 のプライスコードと1桁のチェックディジットで右側ハ 10 ーフセグメントコードを形成している。なお、プライス チェックディジットはプライスコードの1桁として使用 することもある。

【0027】そしてソースマーキングコードのバーコー ドを使用する場合は、上位機器には予め各種商品に対応 して国コード、メーカコード、商品コードと共に商品名 や価格データ等がファイルに登録されており、バーコー ド読取装置から上位機器へ国コード、メーカコード、商 品コードが転送されると、該当する国コード、メーカコ ード、商品コードがファイルに登録されているか否かを チェックし、ファイルに登録されていればそのファイル から商品名や価格データを読出し、これらを表示器に表 - 示したりプリンタによりレシートに印字し、かつファイ ルに価格データを累計するなどの処理を行い、また該当 する国コード、メーカコード、商品コードがファイルに 登録されていなければ無効データとして読取りデータを 捨てると共にエラー報知を行うことになる。

【0028】また、インストアマーキングコードのバー コードを使用する場合は、上位機器には予め各種商品に 対応して左側ハーフセグメントコードであるインストア フラグと商品コードがファイルに登録されており、バー コード読取装置から上位機器へインストアフラグ、商品 コード、価格コードが転送されると、該当するインスト アフラグ、商品コードがファイルに登録されているか否 かをチェックし、ファイルに登録されていれば取込んだ 価格コードを商品の価格と認識し、商品コードと価格を 表示器に表示したりプリンタによりレシートに印字し、 かつファイルに価格を累計するなどの処理を行い、該当 するインストアフラグ、商品コードがファイルに登録さ れていなければ無効データとして読取りデータを捨てる と共にエラー報知を行うことになる。

[0029]

【発明が解決しようとする課題】例えば図12に示すよ うなハーフセグメントが6キャラクタのバーコードを走 査ビーム b 1 . b 2 で走査した場合を想定すると、走査 ビーム b1 が走査する左側ハーフセグメントコードは正 しく「207410」とデコードされるが、走査ビーム b2 が走査する右側ハーフセグメントコードは図13に 示すように本来「003007」とデコードすべきもの を左側ハーフセグメントコードの一番右のキャラクタの 50 立させ、左右のハーフセグメントコードが成立すると左

一番右のバーをセンターバーの一部と誤読し、その結果 ビットずれが生じ、「446446」と誤ってデコード されることになる。しかもこの走査ビームb1 は右側の ガードバーの1本しか横切っていないので、ガードバー の右側のバーを認識することができず、その結果ずれた 状態でガードバー+マージンが成立し、さらに誤読した 結果のチェックディジットが有効と判断される場合があ ると、誤読したまま読み取ったバーコードが正しいもの と判断され問題があった。

【0030】一般にデコーダは隣合うキャラクタの幅同 士の比率を計算し、ほぼ等しい幅と見なされないときに は正しいバーコードとは認識されないようになってい る。しかしこのチェックをあまり厳しくすると、缶やビ ンに貼られた湾曲したバーコードラベルの読み取りがで きなくなるため、通常は隣合うキャラクタの幅が生15 %程度の範囲に入っていれば両者の幅はほぼ等しいと見 なしている。

【0031】従って、図13に示す場合のように誤読し たキャラクタの一番右側のキャラクタとその左側のキャ 20 ラクタとの幅が一方が6モジュールでもう一方が7モジ ュールであっても1モジュール程度の違いは両者の幅は ほぼ等しいと見なされ、このようなことも重なりあって 誤読したバーコードが正しいバーコードとしてデコード・ されることになる。

【0032】そしてソースマーキングコードのバーコー ドの場合は、たとえバーコード読取装置にてバーコード を誤読してもその誤読したデータが上位機器に転送され ると、上位機器においてファイルに登録されている国コ ード、メーカコード、商品コードとの比較が行われるの 30 で、誤読したデータがファイルに登録されていないと判 断され無効にされる確率が非常に高い。

【0033】しかし、インストアマーキングコードのバ ーコードの場合は、右側ハーフセグメントコードは価格 コードのため上位機器でファイルと比較されることはな く、その結果、左側ハーフセグメントコードを正しく読 取り、右側ハーフセグメントコードを誤読した場合に上 位機器は誤った価格を認識し登録してしまうという問題 があった。

【0034】そこで本発明は、読取り効率を低下するこ 40 と無く、ビットずれによるハーフセグメントコードの誤 読を確実に防止できるバーコード読取装置を提供する。

[0035]

【課題を解決するための手段】請求項1対応の発明は、 JAN、EAN、UPC等のセンターバーにより区切ら れる左ハーフセグメントコードと右ハーフセグメントコ ードからなるワールド・プロダクト・コード体系のバー コードをハーフセグメント単位で読取ってデコードし、 デコードしたハーフセグメントコードの一致回数が設定 値に達した時そのハーフセグメントコードの読取りを成 右のハーフセグメントコードを組み立ててバーコードのデコードデータとして出力するバーコード読取装置において、ハーフセグメントのセンターバーと隣接した一定桁数のデータの種類のうちのいくつかを誤読候補データとして記憶した誤読候補データ記憶手段と、デコードしたハーフセグメントコードのセンターバーと隣接したいる誤読候補データと一致しているか否かを検出する検出手段と、この検出手段が誤読候補データとの一致を検出すると、ハーフセグメントコードの読取りを成立させる一致回数の設定値を大きく変更する設定値変更手段を設けたものである。

【0036】請求項2対応の発明は、ハーフセグメント のセンターバーと隣接した一定桁数のデータの種類のう ちのいくつかを誤読候補データとして記憶するとともに その誤読候補データになり得る可能性のある一定桁数の データを誤読候補元データを記憶した誤読候補データ記 億手段と、デコードしたハーフセグメントコードのセン ターバーと隣接した一定桁数のデータが誤読候補データ 記憶手段に記憶している誤読候補データと一致している 20 か否かを検出する第1の検出手段と、この第1の検出手 段が誤読候補データとの一致を倹出したとき、すでにデ コードしたハーフセグメントコードが誤読候補データ記 億手段に記憶している誤読候補元データと一致するか否 かを検出する第2の検出手段と、この第2の検出手段が デコードしたハーフセグメントコードと誤読候補元デー タとの一致を検出すると誤読候補データと一致している ハーフセグメントコードを無効にする無効処理手段を設 けたものである。

【0037】請求項3対応の発明は、ハーフセグメントのセンターバーと隣接した一定桁数のデータの種類のうちのいくつかを誤読候補データとして記憶した誤読候補データ記憶手段と、デコードしたハーフセグメントコードのセンターバーと隣接した一定桁数のデータが誤読候補データと同じに記憶している誤読候補データと一致出手段と、この検出手段と、この検出手段が誤読候補データとの一致を検出すると、一定時間デコード処理を継続してその間ハーフセグメントコードの読取り成立禁止期間中に誤読候補データ記憶手段に記憶している誤読候補データと一致しないハーフセグメントコードをデコードするとそのハーフセグメントコードの読取りを成立させる手段を設けたものである。

[0038]

【作用】請求項1対応の発明においては、ハーフセグメントコードをデコードしたときそのハーフセグメントコードのセンターバーと隣接した一定桁数のデータが誤読候補データ記憶手段に記憶している誤読候補データと一致していなければデコードしたハーフセグメントコードの一致回数が設定値に達するとそのハーフセグメントコ

ードの読取りを成立させる。

【0039】しかし、デコードしたハーフセグメントコ ードのセンターバーと隣接した一定桁数のデータが誤読 候補データ記憶手段に記憶している誤読候補データと一 致したときには、デコードしたハーフセグメントコード の一致回数が設定値よりも大きい値に達しなければハー フセグメントコードの読取りを成立させない。これによ り誤読候補データと一致したハーフセグメントコードに ついては読取り条件を厳しくし、誤読を極力防止する。 【0040】ところで誤読は、ある限られた条件でのみ 発生する。第1に、センタバーの左側に位置するキャラ クタの7モジュールのスペース・バー構成が「 000110 1」や「 0111101」(なお、0 はスペースを示し、1 は バーを示す。)のように2本目のスペース・バーが「0 1」のときにのみ、センターバーが左側にずれた位置で もバーコードが成立し、右側のハーフセグメントコード を誤読する可能性がある。この場合、センターバーの左 側キャラクタとしては奇数パリティの「0」、「3」、 偶数パリティの「4」、「6」に限られる。

【0041】同様にセンターバーの右側に位置するキャラクタのバー・スペース構成が「1011100」や「10100 00」のように1本目のバー・スペースが「10」のときにのみ、センターバーが右側にずれた位置でもバーコードが成立し、左側のハーフセグメントコードを誤読する可能性がある。この場合、センターバーの右側キャラクタとしては偶数パリティの「4」、「6」に限られる。これは右側セグメントを構成するキャラクタは全て偶数パリティになっているためである。

【0042】第2に、バーコードを構成する全キャラク 30 夕について隣合うキャラクタの幅が等しいと見なされる 場合にのみ、このような誤読が発生する。

【0043】以上から、誤読にはあるパターンがあり、 誤読した結果どのようなデータとなるかは予想され得る ことになる。

【0044】請求項2対応の発明においては、デコードしたハーフセグメントコードのセンターバーと隣接した一定桁数のデータが誤読候補データ記憶手段に記憶している誤読候補データと一致すると、すでにデコードしているハーフセグメントコードに誤読候補データ記憶手段に記憶している誤読候補元データと一致したコードがあれば誤読候補データと一致したハーフセグメントコードは誤読されている可能性が高いと判断してそのハーフセグメントコードを無効にする。これにより誤読候補データと一致したハーフセグメントコードについては読取り条件を厳しくし、誤読を極力防止する。

【0045】請求項3対応の発明においては、デコード したハーフセグメントコードのセンターバーと隣接した 一定桁数のデータが誤読候補データ記憶手段に記憶して いる誤読候補データと一致すると、ハーフセグメントコ 50 ードの一致回数が設定値に達するか否かに関係なく一定 時間デコード処理を継続する。そしてその間に誤読候補 データ記憶手段に記憶している誤読候補データと一致し ないハーフセグメントコードをデコードすると、そのハ ーフセグメントコードが正しいコードであると判断して 読取りを成立させる。これにより誤読候補データと一致 したハーフセグメントコードについては読取り条件を厳 しくし、誤読を極力防止する。

[0046]

【0047】本実施例の基本構成は図7と同様であり、 またバッファの構成も図8と同様である。

【0048】実用上最も問題となる誤読は、インストアマーキングコードの右側ハーフセグメントのプライスコードを誤読することである。

【0049】このようなことからROM5に誤読候補デ ータ記憶手段として、図2に示すような誤読候補テーブ ル11を設けている。すなわちこの誤読候補テーブル1 1は誤読候補データとして右側ハーフセグメントのセン ターバーと隣接した一定桁数、例えば2桁のデータが [41] [42] [44] [46] [49] [64] 「65」「66」「67」「68」の10種類を格納し ている。また、各誤読候補データと対応する誤読候補元 データとして、「41」に対しては「12」、「42」 に対しては「11」と「12」、「44」に対しては 「00」と「01」、「46」に対しては「03」と 「07」、「49」に対しては「15」と「18」、 「64」に対しては「30」と「31」、「65」に対 しては「72」と「79」、「66」に対しては「3 3」と「37」、「67」に対しては「75」と「7 8」、「68」に対しては「75」と「77」と「7 8」を格納している。

【0050】また、ROM5にインストアマーキングコードの左側ハーフセグメントコードのプリフィクスキャラクタと先頭の1桁のデータが「02」「04」「20」~「29」の11種類のデータをインストアマーキングデータとして格納したインストアマーキングテーブル12を設けている。

【0051】CPU4はデコーダLSI3からのデコー 40 る。 ドデータを取り込むと図1に示すデコードデータ処理を 【0 行う。 れば

【0052】すなわち、S1 にて取込んだハーフセグメントコードが左側ハーフセグメントコードのデータか右側ハーフセグメントコードのデータかをチェックする。 【0053】そして左側ハーフセグメントコードのデー

【0053】そして左側ハーフセグメントコードのデータであればS2にて左データ処理を行い、また右側ハーフセグメントコードのデータであればS3にて右データ処理を行う。

【0054】左データ処理は図10と同様、左ハーフセ 50 テーブル11の誤読候補データと一致するか否かをチェ

10

グメントコード格納用バッファBFL61, BFL62に今 回取込んだ左側ハーフセグメントコードと同一のデータ が有るか否かをチェックし、有れば該当するバッファの 左側データカウンタ (C) をインクリメントする。

【0055】また無ければバッファBFL61, BFL62 の空いている方に今回取込んだ左側ハーフセグメントコードを格納する。この場合もし2つのバッファBFL6 1, BFL62ともコードを格納していれば古い方のバッファに上書きの形で格納する。このとき該当するバッファの左側データカウンタ(C)を1にする。

【0056】また、右データ処理は図11と同様、右ハーフセグメントコード格納用バッファBFR61, BFR 62に今回取込んだ右側ハーフセグメントコードと同一のデータが有るか否かをチェックし、有れば該当するバッファの右側データカウンタ(C)をインクリメントする。

【0057】また無ければバッファBFR61, BFR62 の空いている方に今回取込んだ右側ハーフセグメントコードを格納する。この場合もし2つのバッファBFR6 20 1, BFR62ともコードを格納していれば古い方のバッファに上書きの形で格納する。このとき該当するバッファの右側データカウンタ(C)を1にする。

【0058】続いてS4にてバッファBFL61, BFL62のデータカウンタ(C)をチェックし、カウント値の大きい方を左側多数データカウンタとしてそのカウント値を設定値と比較する。設定値として例えば「2」を設定している。

【0059】そして設定値に達していなければこのデコードデータ処理を終了する。

30 【0060】また、設定値に達していれば、続いてS5 にてインストアマーキングテーブル12のデータを参照 して左側多数データカウンタと対応した左側ハーフセグ メントコードがインストアマーキングコードか否かをチェックする。

【0061】インストアマーキングコードでなければ誤読のまま処理する可能性が少ないと判断し、続いてS6にてバッファBFR61、BFR62のデータカウンタ

(C) をチェックし、カウント値の大きい方を右側多数 データカウンタとしてそのカウント値を設定値と比較する。

【0062】そしてカウント値が設定値に達していなければこのデコードデータ処理を終了し、また設定値に達していればS7にてモジュロ10チェックにより左右のデータを組み合わせた時のチェックディジットが有効か否かをチェックする。

【0063】また、左側ハーフセグメントコードがインストアマーキングコードのときは、続いてS8にて右側多数データカウンタと対応した右側ハーフセグメントコードのセンターバーと隣接した2桁のデータが誤読候補デーダムの記読候補データムの表示なるかでかれる。

ックする。(検出手段) そしてデコードした右側ハーフ セグメントコードが誤読候補データと一致しなければ前 述したS6 のチェック及びS7 のチェックを順次行う。

【0064】また、デコードした右側ハーフセグメント コードが誤読候補データと一致するとS9 にて右側多数 データカウンタのカウント値が設定値よりも1つ多い。

「3」に変更し、カウント値が「3」に達したか否かを チェックする。(設定値変更手段) そしてもし「3」に 達していなければこのデコードデータ処理を終了し、ま た「3」に達していれば前述した S7 のチェックを行 う。

【0065】S7のチェックにおいて、チェックディジ ットが有効でなければこのデコードデータ処理を終了す る。

【0066】また、チェックディジットが有効であれば S10にて左右のハーフセグメントコードを結合して組立 て、S11にてI/Fを介して上位機器へ転送する。

【0067】このような構成の実施例においては、デコ ードした左側ハーフセグメントコードの一致回数が

「2」となり、しかもその左側ハーフセグメントコード がインストアマーキングコードのときにはデコードした 右側ハーフセグメントコードが誤読候補が否かをチェッ クする。これは右側ハーフセグメントコードのセンター バーと隣接した2桁のデータと誤読候補テーブル11の 誤読候補データが一致しているか否かにより判定する。

【0068】そして誤読候補テーブル11の誤読候補デ ータと一致しているときにはデコードした右側ハーフセ グメントコードが誤読されている可能性が高いと判断 し、設定値を「2」から「3」へ変更する。

【0069】これにより誤読されている可能性が高い右 側ハーフセグメントコードについては3回同一のコード が取り込まれなければ成立しないことになり、もし実際 に誤読されたハーフセグメントコードであれば3回も一 致することはなく、その間に正しく読み取られた右側へ ーフセグメントコードの一致回数が2回となり成立する ことになる。

【0070】こうして誤読されている可能性が高い右側 ハーフセグメントコードは捨てられることになり、ビッ トずれによるハーフセグメントコードの誤読を確実に防 止できる。

【0071】また、成立のための一致回数が3回に変更 される右側ハーフセグメントコードはセンターバーと隣 接した2桁のデータが誤読候補テーブル11に格納して ある10種のデータと一致する場合のみで、その他は従 来通りに一致回数が2回で成立となるので、従来に比べ て読取り効率がそれほど低下することは無い。

【D072】次に本発明の他の実施例を図面を参照して 説明する。なお、前記実施例と同一の処理部には同一の 符号を付して詳細な説明は省略する。

明の実施例で、図4にCPUによるデコードデータ処理

を示すように、S4 にて左側多数データカウンタのカウ ント値を設定値「2」と比較する。

12

【0074】そして設定値に達していれば、続いてS21 にて右側多数データが誤読候補か否かをチェックする。 (第1の検出手段)

すなわち、バッファBFR61, BFR62のデータカウン タ(C)をチェックし、カウント値の大きい方を右側多 数データカウンタとし、そのカウンタに対応する右側ハ 10 ーフセグメントコードのセンターバーと隣接した 2 桁の データと誤読候補テーブル11の誤読候補データが一致 しているか否かをチェックする。

【0075】そしてもし右側ハーフセグメントコードの 2桁が誤読候補データと一致していれば、S22にてバッ ファにある残りの右側ハーフセグメントコードのセンタ ーバーと隣接した2桁のデータと誤読候補テーブル11 の誤読候補元データと一致しているか否かをチェックす る。(第2の検出手段)

そして残りの右側ハーフセグメントコードの2桁が誤読 候補元データと一致していればその右側ハーフセグメン トコードが正しいコードである確率が高いと判断し、S 23にて右側多数データカウンタをクリアし対応する右側 ハーフセグメントコードを捨てる。(無効処理手段) また、残りの右側ハーフセグメントコードの2桁が誤読 候補元データと一致していなければ誤読候補データと一 致した右側ハーフセグメントコードが正しいコードであ る可能性が高いと判断し、S6 の右側多数データカウン タのチェック及びS7 のチェックディジットの有効性の チェックを順次行い、右側多数データカウンタのカウン ト値が設定値に達し、かつチェックディジットが有効で あればS10にて左右のハーフセグメントコードを結合し て組立て、S11にて I / F を介して上位機器へ転送す る。

【0076】このような構成の実施例においては、デコ ードした右側ハーフセグメントコードのうちのカウンタ のカウント値が大きい右側多数データとなる右側ハーフ セグメントコードが誤読候補データであれば、もう一方 の右側ハーフセグメントコードが誤読候補元データか否 かをチェックする。

【0077】例えばバッフアBFR61に格納されている 右側ハーフセグメントコードが多数データでそのコード のセンターバーと隣接した2桁のデータが「44」のと きには、もう一方のバッフアBFR62に格納されている 右側ハーフセグメントコードのセンターバーと隣接した 2桁のデータが「00」か「01」かチェックする。

【0078】もし、2桁のデータが「00」であればバ ッフアBFR62に格納されている右側ハーフセグメント コードの方が正しい可能性が高く、バッフアBFR61に 格納されている2桁のデータが「44」の右側ハーフセ

【0073】他の実施例の1つは請求項2に対応した発 50 グメントコードは誤読した可能性が高いと判断し捨て

20

る。

【0079】このように右側ハーフセグメントコードの センターバーと隣接した2桁のデータが誤読候補データ に一致しているコードと誤読候補元データに一致してい るコードの両方を取り込んだときには誤読候補データに 一致しているコードを捨てることにより、ビットずれに よるハーフセグメントコードの誤読を確実に防止でき る。

【0080】そしてこの場合も右側ハーフセグメントコ ードが捨てられる条件にあてはまる確率は低く、従来に 比べて読取り効率がそれほど低下することは無い。

【0081】また、他の実施例の別の1つは請求項3に 対応した発明の実施例で、図5にCPUによるデコード データ処理を示すように、S4 にて左側多数データカウ ンタのカウント値を設定値「2」と比較し、設定値に達 していれば、続いてS31にて右側多数データカウンタの カウント値を設定値「2」と比較する。すなわちバッフ ァBFR61, BFR62のデータカウンタ (C) をチェッ クし、カウント値の大きい方を右側多数データカウンタ としてそのカウント値を設定値と比較する。

【0082】そして設定値に達していればS32にてモジ ュロ10チェックにより左右のデータを組み合わせた時 のチェックディジットが有効か否かをチェックする。

【0083】左側多数データカウンタのカウント値が設 定値に達していない場合、右側多数データカウンタのカ ウント値が設定値に達していない場合、チェックディジ ットが有効でない場合にはこのデコードデータ処理を終 了する。

【0084】チェックディジットが有効であれば、続い フセグメントコードのセンターバーと隣接した2桁のデ ータがテーブル11の誤読候補データと一致しているか 否かをチェックする。(検出手段)

そして誤読候補データと一致していると、続いて534に てRAM6に設けた誤読候補フラグが「1」になってい るか否かをチェックする。誤読候補フラグが「1」でな ければS35にて「1」にセットし、S36にて同じくRA M6に設けた誤読監視タイマをセットしてこのデコード データ処理を終了する。この誤読監視タイマは例えば1 00ms程度の時間をカウントする。

【0085】誤読候補フラグが「1」のときには誤読監 視タイマがタイムアップするまでS10による左右データ の組み立てを禁止する。(禁止手段)

S33にて右側ハーフセグメントコードのセンターバーと 隣接した2桁のデータがテーブル11の誤読候補データ と一致しないことが判断されるとS10による左右データ の組み立てを行う。そしてS37にて誤読候補フラグを 「O」にクリアし、S11にてI/Fを介して上位機器へ

転送する。

14

多数データカウンタが設定値に達し、右側多数データカ ウンタが設定値に達し、かつチェックディジットが有効 となった状態で、右側多数データカウンタに対応する右 側ハーフセグメントコードのセンターバーに隣接した2 桁のデータとテーブル11の誤読候補データとの比較を 行う。

【0087】そしてもし、センターバーに隣接した2桁 のデータがテーブル11の誤読候補データと一致すると そのときの右側ハーフセグメントコードを誤読候補と判 断し、誤読監視タイマをセットする。

【0088】これにより以降は、誤読監視タイマがタイ ムアップする100msの間左右のハーフセグメントコ ードの組立てを禁止する。

【0089】そしてこの間にもし誤読候補でない右側ハ ーフセグメントコードを格納したバッファの右側データ カウンタが多数データカウンタとなって設定値に達し、 かつチェックディジットが有効となればその右側ハーフ セグメントコードと左側ハーフセグメントコードを結合 して組立て、I/Fを介して上位機器へ転送する。

【0090】また、この間においても誤読候補の右側ハ ーフセグメントコードを格納したバッファの右側データ カウンタが多数データカウンタとして変化しなければこ のときの右側ハーフセグメントコードは正しいコードで ... あると判断し、その右側ハーフセグメントコードと左側 ハーフセグメントコードを結合して組立て、「/Fを介 して上位機器へ転送する。

【0091】このように、デコードした右側ハーフセグ メントコードの一致回数が設定値に達してもその右側ハ ーフセグメントコードが誤読候補であったときには直ち てS33にて右側多数データカウンタと対応した右側ハー 30 に左右のハーフセグメントコードの組立てを行わず誤読 監視タイマにより一定時間組立てを禁止し、その間に別 の右側ハーフセグメントコードの一致回数が設定値に達 するか否かをチェックし、もし別の右側ハーフセグメン トコードの一致回数が設定値に達したときにはその右側 ハーフセグメントコードと左側ハーフセグメントコード を結合して組立を行うようにしているので、この場合も ビットずれによるハーフセグメントコードの誤読を確実 に防止できる。

> 【0092】そしてこの場合も一致回数が設定値に達し 40 た右側ハーフセグメントコードが誤読候補となるのは2 桁のデータが10種類に当てはまった時のみで、従って 誤読監視タイマが動作する場合の確率は低く、従来に比 べて読取り効率がそれほど低下することは無い。

【0093】なお、前記各実施例では左右のハーフセグ メントコードを格納するバッファを2個ずつとしたがこ れに限定するものでないのは勿論である。

【0094】また、前記各実施例ではハーフセグメント コードの成立を判定する一致回数の設定値を「2」とし たがこれに限定するものでないのは勿論である。

【0086】このような構成の実施例においては、左側 50 【0095】また、前記各実施例では右側ハーフセグメ

15

ントコードの誤読防止に本発明を適用したものについて 述べたが必ずしもこれに限定するものではなく、左側ハ ーフセグメントコード、あるいは左右両方のハーフセグ メントコードの誤読防止に本発明を適用することはでき る。

【0096】さらに、前記各実施例では6キャラクタの ハーフセグメントコードの場合について述べたが必ずし もこれに限定するものではなく、4キャラクタのハーフ セグメントコードの場合にも適用できる。

【0097】さらにまた、前記各実施例では右側セグメ 10 ントデータのうちセンターバーに隣接する2桁のデータについて、対応する誤読候補テーブル中の誤読候補データと比較して誤読候補判断を行うようにしたが必ずしもこれに限定するものではなく、右側セグメントデータのうちセンターバーに隣接する1桁のデータについて、対応する誤読候補テーブル中の誤読候補データと比較して誤読候補判断を行い同様の処理を行ってもよい。この場合に使用する誤読候補テーブル11′には図6に示すように誤読候補データとして「4」と「6」を格納し、誤読候補元データとして誤読候補データ「4」のときには 20 「0」と「1」、誤読候補データ「6」のときには

【0098】このように比較する誤読候補データの桁数としては2桁に限定されるものではない。

「3」と「7」を格納すればよい。

[0099]

【発明の効果】以上、本発明によれば、読取り効率を低下すること無く、ビットずれによるハーフセグメントコードの誤読を確実に防止できるバーコード読取装置を提供できる。

【図面の簡単な説明】

[図2]

誤読候補 データ	製読候補元データ		
41	12		
42	- 11	12	
44	00	01:	
46	03	07	
49	5	18	
64	30	31	<u> </u>
65	72	79	
66	33	37	
67	75	78	
68	75	77	78

【図6】

設売収補データ	誤読候補元データ		
4	0	1	
. 6	3	. 7	

16

【図1】本発明の一実施例を示すデコードデータ処理の流れ図。

【図2】同実施例の誤読候補テーブルの構成を示す図。

【図3】同実施例のインストアマーキングデータテーブルの構成を示す図。

【図4】本発明の他の実施例を示すデコードデータ処理の流れ図。

【図5】本発明の別の他の実施例を示すデコードデータ 処理の流れ図。

0 【図6】本発明の他の実施例における誤読候補テーブル の構成を示す図。

【図7】バーコード読取装置の基本構成を示すプロック図。

【図8】同バーコード読取装置に使用するバッファの構成を示す図。

【図9】従来例を示すデコードデータ処理の流れ図。

【図10】図9における左データ処理の内容を示す流れ図。

【図11】図9における右データ処理の内容を示す流れ 20 図。

【図12】バーコードラベル及びその走査例を示す図。

【図13】同バーコードラベルの誤読例を示す図。

【図14】ソースマーキングコード及びインストアマーキングコードの構成を示す図。

【符号の説明】

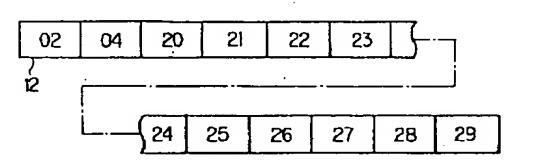
3…デコーダLSI

4···CPU (中央処理装置)

7…バッファ

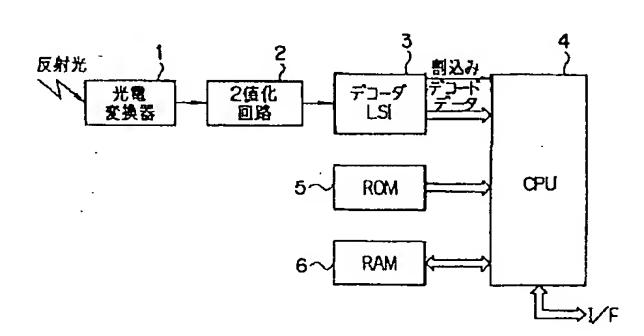
30

11…誤読候補テーブル(誤読候補データ記憶手段)

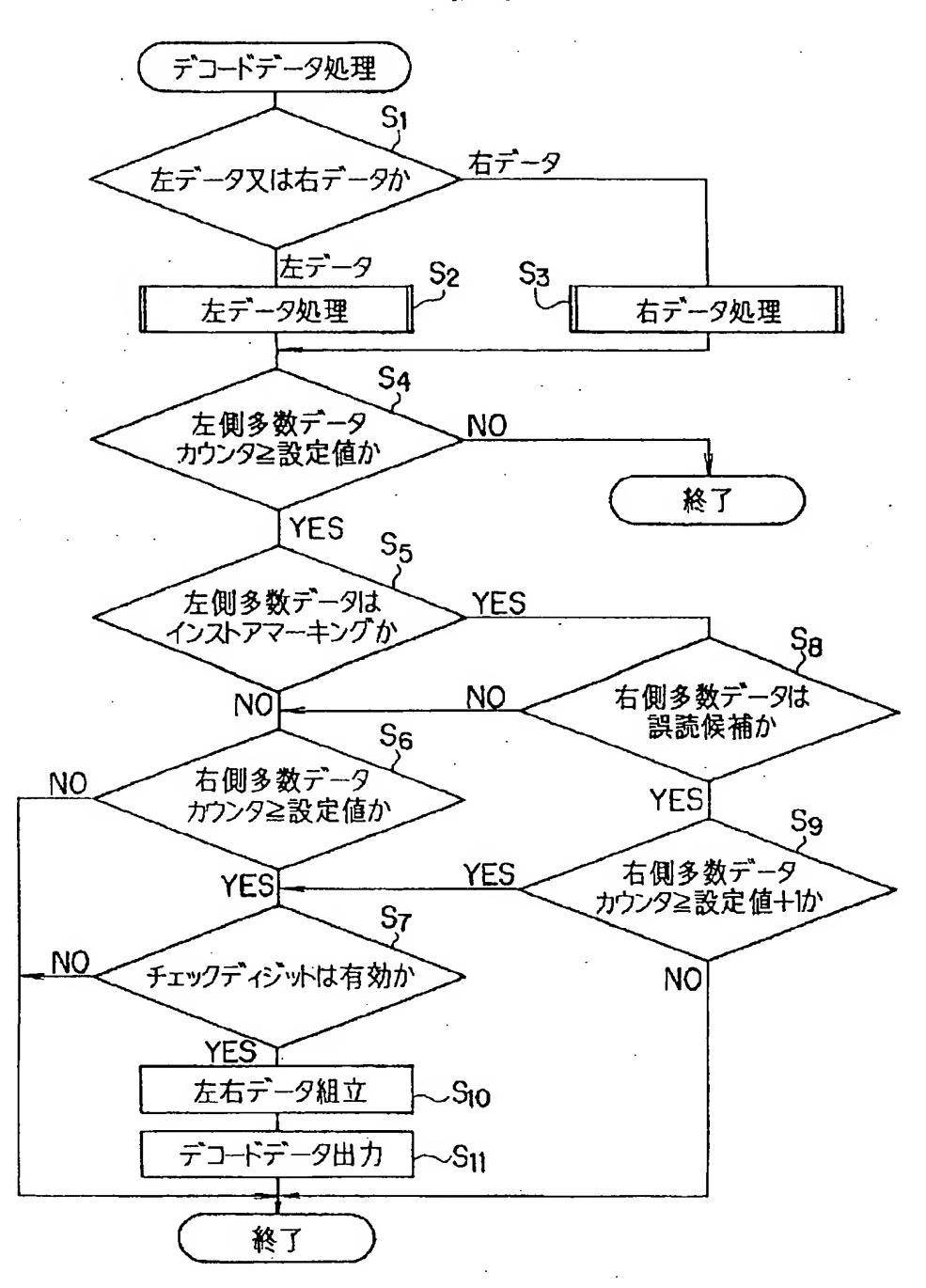


【図3】

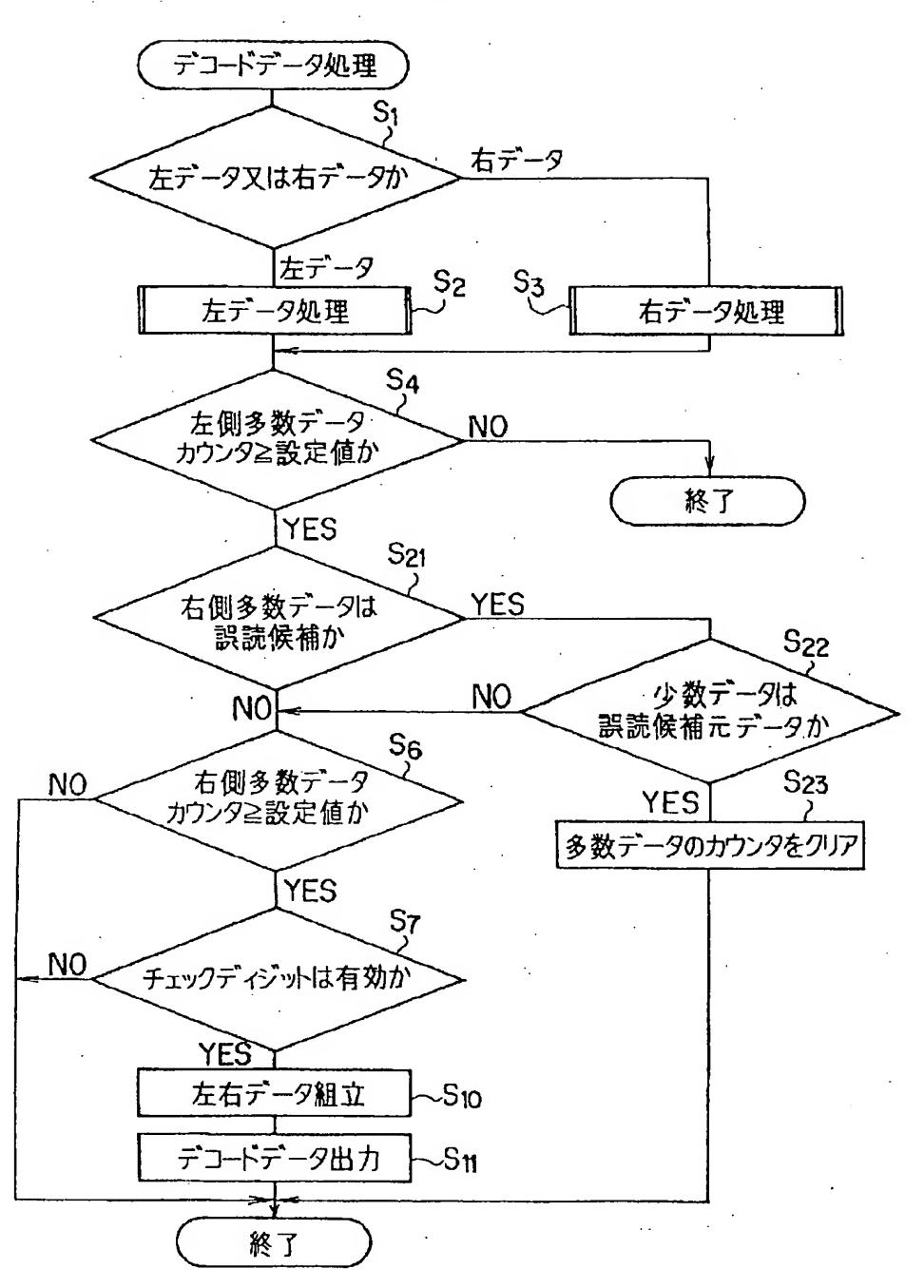
【図7】



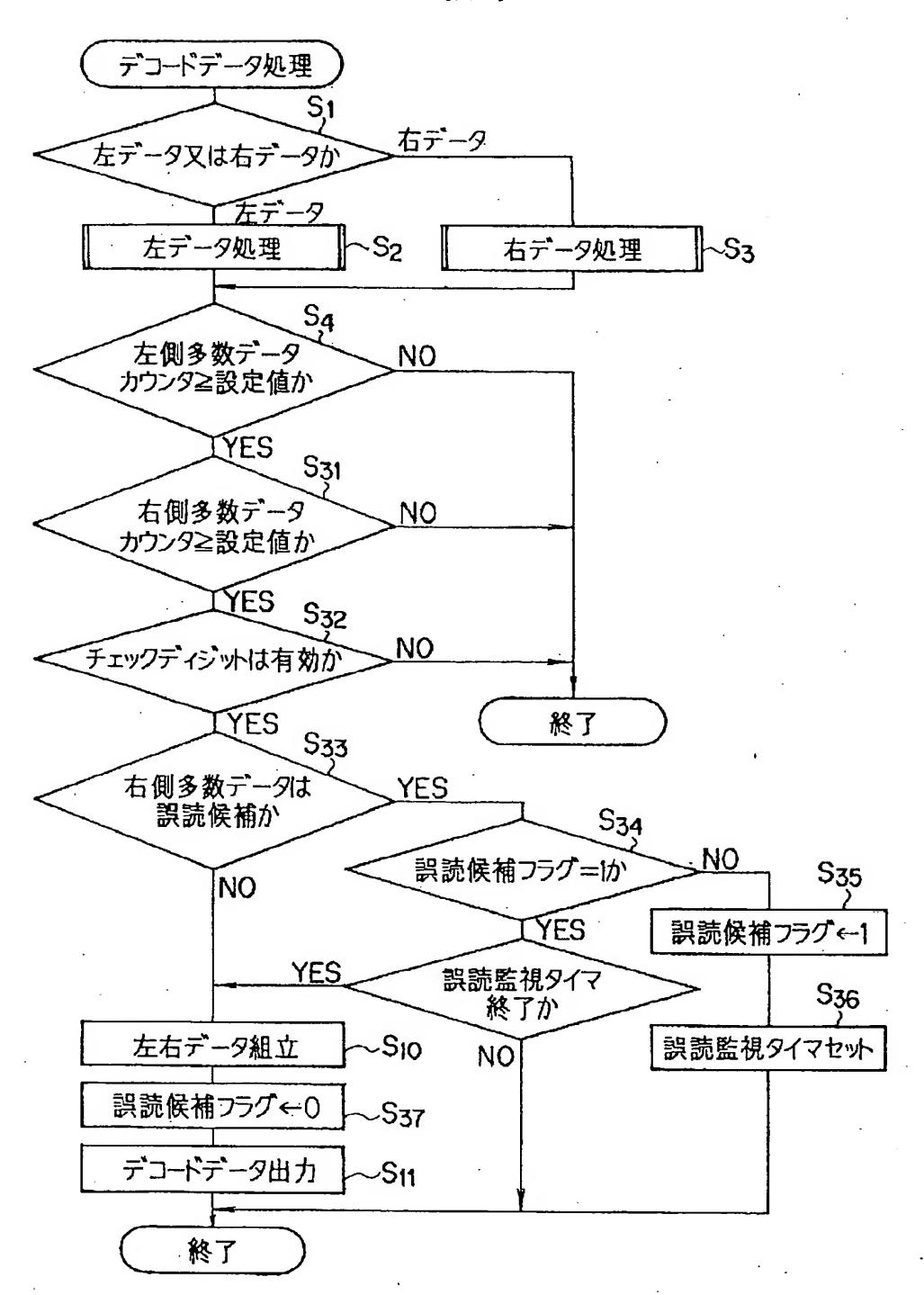
【図1】

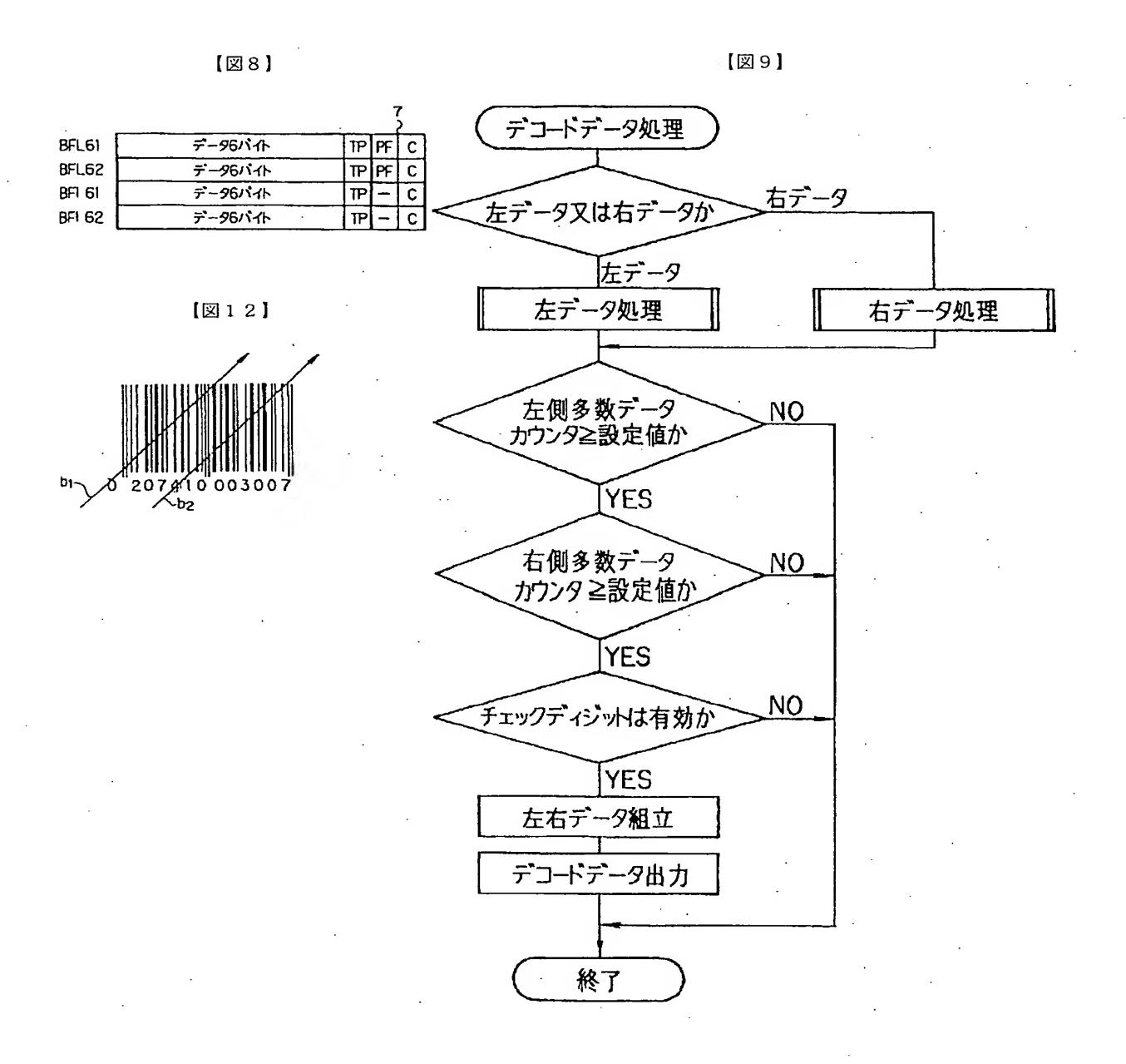






【図5】

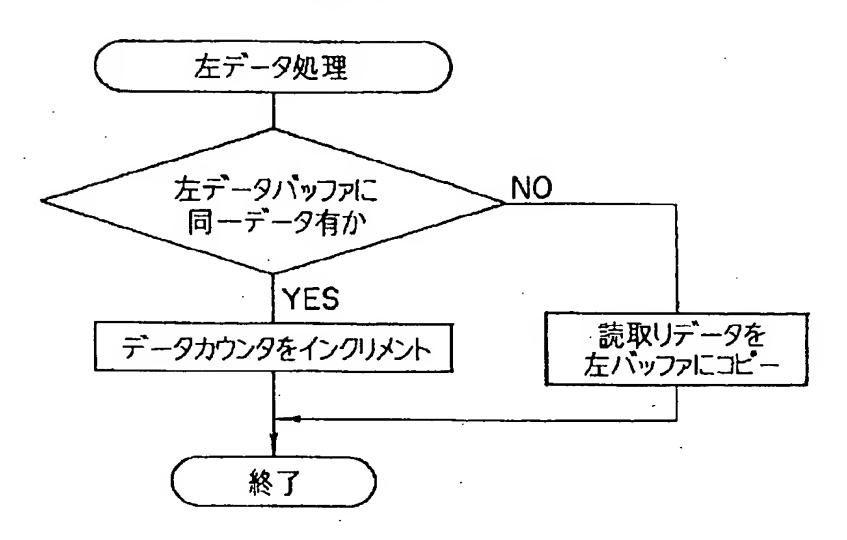




【図 1 3】

「(アモジュール) (アモジュール) (アモジュール) (アモジュール) (アモジュール) (アモジュール) (アモジュール)) (アモジュール) (アモジュール)) (アモジュール) (アモジュール)) (アモジュール) (アエージュール) (アモジュール) (アエージュール) (アエージューン) (アエージン) (アエージン) (アエージン) (アエージン) (アエージン) (アエージン) (アエージン) (

[図10]



[図11]

